

# YALMIP工具箱简介

东北大学数学系

王琪

wangqimath@126.com

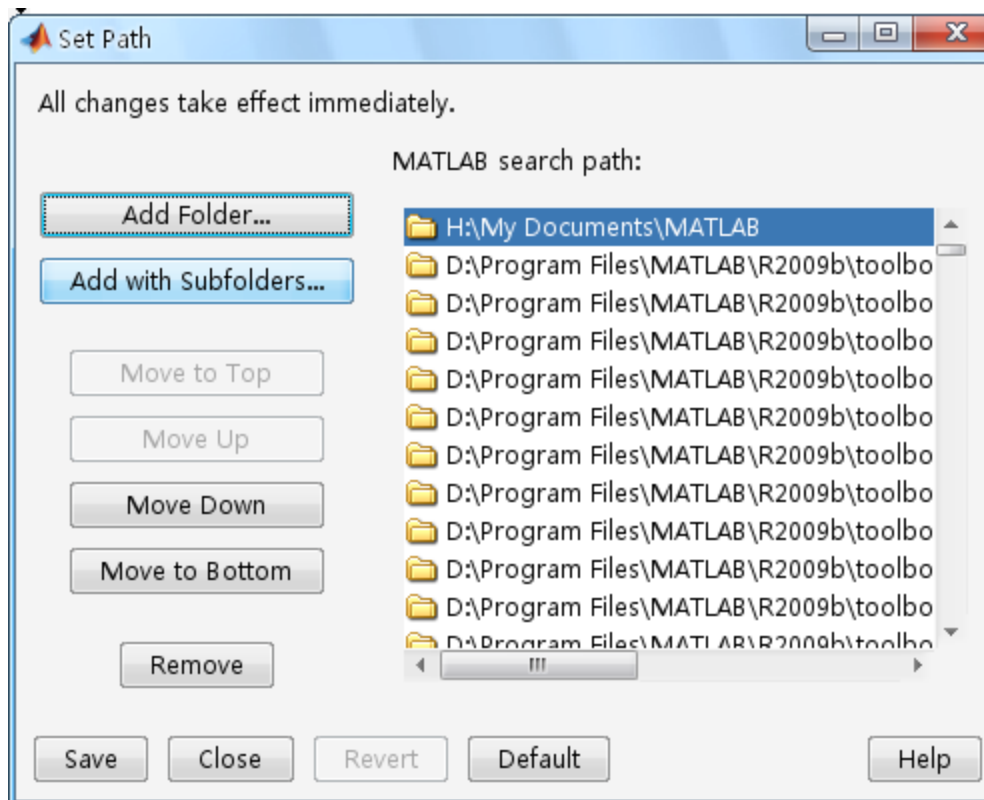
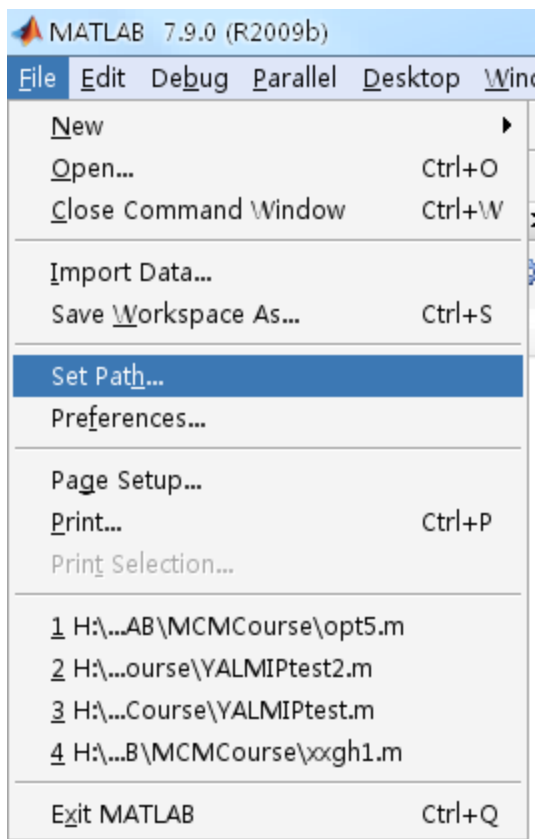
# YALMIP工具箱简介

- 基于符号运算工具箱编写
- 一种定义和求解高级优化问题的模化语言
- 用于求解线性规划、整数规划、非线性规划、混合规划等标准优化问题以及LMI
- 工具箱主页：  
<http://control.ee.ethz.ch/~joloef/wiki/pmwiki.php>

# YALMIP工具箱的安装

- **Add the following directories to MATLAB path**
- /yalmip
- /yalmip/extras
- /yalmip/demos
- /yalmip/solvers
- /yalmip/modules
- /yalmip/modules/parametric
- /yalmip/modules/moment
- /yalmip/modules/global
- /yalmip/modules/sos
- /yalmip/operators

# 路径设置



# 安装测试与示例

- 测试YALMIP及已经存在的优化工具箱是否正常
- Yalmiptest
- 示例及入门
- Yalmipdemo（学习该工具箱的最佳途径）

# 实型变量—sdpvar

- `sdpvar`是YALMIP的一种核心对象，它所代表的是优化问题中的实型决策变量。
- 该种类型的变量可以通过如下方法产生：
  - `P=sdpvar(n,m);` %表示 $x$ 为 $n*m$ 的矩阵
  - `P=sdpvar(n,n,'full');` %表示 $x$ 为 $n*n$ 的方阵
  - `P=sdpvar(n,n,'symmetric');` %表示 $x$ 为 $n*n$ 的对称方阵

例： `P=sdpvar(3,3);` %方阵不带参数默认为对称方阵

$P$ 可以像正常的矩阵一样进行各种运算及操作，如：

```
v = trace(P)+P(1,1)+sum(sum(P))*5;
```

```
X = [P diag(P) v*eye(4)];
```

# 实型变量—sdpvar

- 变量sdpvar到底是什么？
- 它是符号型、未知的，但可以写为一组基矩阵的和
- $P = P_0 + p_1 * P_1 + p_2 * P_2 + \dots + p_n * P_n$
- 可以用see函数来了解sdpvar类型数据的构成

# 其它决策变量类型

- intvar——整型

如：  $P = \text{intvar}(3, 4)$

- binvar——0-1型

如：  $P = \text{binvar}(5, 5)$



# 约束条件—set

- **set**（集合）是YALMIP的另外一种关键对象，用它来囊括优化问题的所有约束条件。
- 最常用的集合构造方法为采用**set**函数

例：

```
P = sdpvar(3,3);
```

```
F = set(P > 0);%唯一的不等式约束
```

对于存在上、下界的情况，也可以有如下的写法：

```
F = set(0 < diag(P) < 5);
```

# 约束条件—set

- 如果是等式约束，注意用 “==”表示，如：  
`F = set(diag(P) == zeros(3,1));`%等式约束  
上式也可以写为`F = set(diag(P) == 0);`
- 如果问题包含多个约束条件，可以将多个条件用 “+”相连

`F = set('P>0') + set(0 < diag(P) < 5);`

# 约束条件的三种构造方法

- $P = \text{sdpvar}(3,3);$
- $F1 = \text{set}(P > 0) + \text{set}(\text{sum}(P.^2) < [5,6,7]);$
- $F2 = \text{set}('P > 0') + \text{set}('sum(P.^2) < [5,6,7]');$
- $F3 = [P > 0, \text{sum}(P.^2) < [5,6,7]];$
- 以上构造出的F1、F2、F3完全相同

# 求解函数—solvesdp

- 函数solvesdp用来求解优化问题
- `s=solvesdp(F);`%求解可行解问题
- `s=solvesdp(F, f);`%求解一般优化问题，其中f为目标函数
- `s=solvesdp(F, f, options);` %设定选项，比如选择算法等

# 结果获得

- 求解完成后，用 `P=double(P)` 提取解矩阵

# 示例 求解下列线性规划问题

$$\begin{aligned} & \min(-2x_1 - x_2 - 4x_3 - 3x_4 - x_5) \\ & s.t. \begin{cases} 2x_2 + x_3 + 4x_4 + 2x_5 \leq 54 \\ 3x_1 + 4x_2 + 5x_3 - x_4 - x_5 \leq 62 \\ x_1, x_2 \geq 0, x_3 \geq 3.32, x_4 \geq 0.678, x_5 \geq 2.57 \end{cases} \end{aligned}$$

# 求解示例的源代码

```
f=-[2 1 4 3 1]'; A=[0 2 1 4 2; 3 4 5 -1 -1];  
B=[54; 62];  
xm=[0,0,3.32,0.678,2.57]';  
P=sdpvar(5,1);  
g=f'*P;  
F=set(A*P<=B)+set(xm<=P);  
sol=solvesdp(F,g);  
P=double(P)
```

# 整数规划

- 将示例中的线性规划改为整数规划，则只需将程序中的变量定义部分稍做修改即可：

```
f=-[2 1 4 3 1]'; A=[0 2 1 4 2; 3 4 5 -1 -1];  
B=[54; 62]; Ae=[]; Be=[];  
xm=[0,0,3.32,0.678,2.57]';  
P=intvar(5,1);  
g=f'*P;  
F=set(A*P<=B)+set(xm<=P);  
sol=solvesdp(F,g);  
P=double(P)
```



# 0-1 规划

- 如果将示例的问题变为0-1规划问题，源程序应该如何改动？
- `binvar()`

# 混合规划问题

思考并实验：应该如何实现？